(corresponding to US 2003/0126457AI)



PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-198527

(43) Date of publication of application: 11.07.2003

(51)Int.Cl.

H04L 9/08 G06F 12/14 G06K 19/00 H04L 9/32

(21)Application number: 2001-397629

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

27.12.2001

(72)Inventor: KOBIYAMA KIYOYUKI

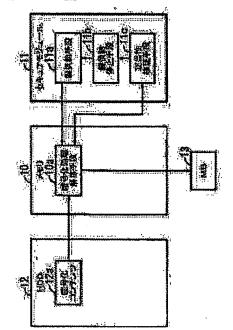
HASEBE TAKAYUKI

(54) INFORMATION REPRODUCING DEVICE AND SECURE MODULE

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve safety in an information reproducing device having an open architecture.

SOLUTION: A secure module 11 has a structure in which it is impossible to refer to internally stored information from the outside, a memory 10 has a structure in which reference from the outside is enabled. An enciphering processing cancel means 10a is packaged on the memory 10 and cancels enciphering processing applied to information by using a prescribed key. A key supply means 11a is packaged on the secure module 11 and supplies the key to the enciphering processing cancel means 10a. A correctness verifying means 11c is packaged on the secure module 11, supplies prescribed information to the enciphering processing cancel means 10a and verifies correctness of the enciphering processing cancel means 10a by referring to information answered as a result. A key supply stop means 11b is packaged on the secure module 11 and when



correctness is not verified by the correctness verifying means 11c, the supply of the key by the key supply means 11a is stopped.

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-198527 (P2003-198527A)

(43)公開日 平成15年7月11日(2003.7.11)

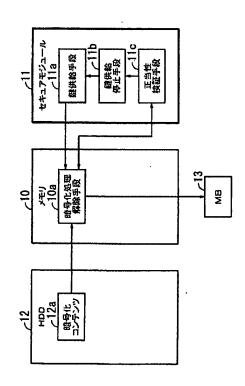
(51) Int.Cl. ⁷	識別配号	FΙ	テーマコード(参考)
H04L 9/08		G06F 12/14	320B 5B017
G06F 12/14	3 2 0	H04L 9/00	601B 5B035
G06K 19/00		G06K 19/00	Q 5J104
H04L 9/32		H04L 9/00	673E
			601A
		審查請求 未請求	請求項の数10 OL (全 18 頁)
(21)出廣番号	特顧2001-397629(P2001-397629)	(71) 出願人 000005223	
		富士通	株式会社
(22)出顧日	平成13年12月27日 (2001: 12.27)	神奈川	県川崎市中原区上小田中4丁目1番
		1号	
		(72)発明者 小桧山	清之
		神奈川	県川崎市中原区上小田中4丁目1番
		1号 1	富士通株式会社内
		(72)発明者 長谷部	高行
		神奈川	県川崎市中原区上小田中4丁目1番
		1号 1	富士通株式会社内
		(74)代理人 100092	152
		弁理士	股部 毅巌
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報再生装置およびセキュアモジュール

(57)【要約】

【課題】 オープンアーキテクチャーを有する情報再生 装置の安全性を高める。

【解決手段】 セキュアモジュール11は、内部に格納されている情報を外部から参照することができない構造を有する。メモリ10は、外部から参照することが可能な構造を有する。暗号化処理解除手段10aは、メモリ10上に実装され、情報に施されている暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する。鍵供給手段11aは、セキュアモジュール11上に実装され、暗号化処理解除手段10aに対して競を供給する。正当性検証手段11cは、セキュアモジュール11上に実装され、暗号化処理解除手段10aに対して所定の情報を供給し、その結果として返答される情報を参照し、暗号化処理解除手段10aの正当性を検証する。鍵供給停止手段11bは、セキュアモジュール11上に実装され、正当性検証手段11cによって正当性が認められない場合には、鍵供給手段11aによる鍵の供給を停止する。



【特許請求の範囲】

【韻求項1】 伝送媒体によって伝送されてきた情報ま たは記録媒体に格納されている情報を再生する情報再生 装置において、

内部に格納されている情報を外部から参照することがで きない構造を有するセキュアモジュールと、

外部から参照することが可能なメモリと、

前記メモリ上に実装され、前記情報に施されている暗号 化処理を所定の鍵を用いて解除する暗号化処理解除手段 と、

前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗号化処理 解除手段に対して前記鍵を供給する鍵供給手段と、

前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗号化処理 解除手段に対して所定の情報を供給し、その結果として 返答される情報を参照し、前記暗号化処理解除手段の正 当性を検証する正当性検証手段と、

前記セキュアモジュール上に実装され、前記正当性検証 手段によって正当性が認められない場合には、前記鍵供 給手段による鍵の供給を停止する鍵供給停止手段と、 を有することを特徴とする情報再生装置。

【請求項2】 前記正当性検証手段は、前記暗号化処理 解除手段に対して供給する前配所定の情報の初期値を、 装置が起動されるたびに変更することを特徴とする請求 項1記載の情報再生装置。

【請求項3】 前記正当性検証手段は、前記暗号化処理 解除手段の正当性を検証するためのプロトコルを複数有 しており、所定の周期で前記プロトコルを変更すること を特徴とする請求項1記載の情報再生装置。

【請求項4】 前記鍵供給手段は、前記暗号化処理解除 手段からの返答が所定の時間以上無い場合には、正当性 30 が確認できないとして、前記鍵の供給を停止することを 特徴とする請求項1記載の情報再生装置。

【請求項5】 前記メモリまたはセキュアモジュール上 に実装されている複数の手段は、暗号化された状態で記 録媒体に予め記録されており、必要に応じて暗号化が解 除され、前記メモリまたはセキュアモジュール上に実装 されることを特徴とする請求項 1 記載の情報再生装置。

【請求項6】 前記メモリ上に実装されている前記暗号 化処理解除手段は、メモリ上に実装される度に、実現形 罛、

前記暗号化処理解除手段によって暗号化 【請求項7】 が解除された情報を外部に出力するための出力手段と、 前記暗号化処理解除手段によって暗号化が解除された情 報を、前配出力手段に供給する際に、再度暗号化する暗 号化手段と、

を更に有することを特徴とする請求項1配載の情報再生 装置。

【請求項8】 前記暗号化手段は、複数の暗号化プロト コルから所定のプロトコルを選択して暗号化を行うこと 50 義は大きい。

を特徴とする請求項7記載の情報再生装置。

【請求項9】 前記セキュアモジュールは脅脱可能なデ バイスによって構成されていることを特徴とする請求項 1 記載の情報再生装置。

【請求項10】 伝送媒体によって伝送されてきた情報 または記録媒体に蓄積されている情報を再生する情報再 生装置に増脱可能に実装され、情報を再生する際のセキ ュリティに関する処理を実行するセキュアモジュールに おいて、

10 前記情報再生装置は、

外部から参照することが可能なメモリと、

前記メモリ上に実装され、前記情報に施されている暗号 化処理を所定の鍵を用いて解除する暗号化処理解除手段 と、を有し、

前記セキュアモジュールは、

前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗号化処理 解除手段に対して前記鍵を供給する鍵供給手段と、

前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗号化処理 解除手段に対して所定の情報を供給し、その結果として 20 返答される情報を参照し、前記暗号化処理解除手段の正 当性を検証する正当性検証手段と、

前記セキュアモジュール上に実装され、前記正当性検証 手段によって正当であると認められない場合には、前記 鍵供給手段による鍵の供給を停止する鍵供給停止手段

を有することを特徴とするセキュアモジュール。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は情報再生装置および セキュアモジュールに関し、特に、伝送媒体によって伝 送されてきた情報または記録媒体に格納されている情報 を再生する情報再生装置および伝送媒体によって伝送さ れてきた情報または記録媒体に蓄積されている情報を再 生する情報再生装置に着脱可能に実装され、情報を再生 する際のセキュリティに関する処理を実行するセキュア モジュールに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、プロードバンドインターネットや ディジタル放送が普及しつつあり、配信されたコンテン 態が異なることを特徴とする請求項1記載の情報再生装 40 ツ(主にディジタルAVコンテンツ)の安全性を保障す る権利保護技術がクローズアップされている。この中で も特にパーソナルコンピュータ (PC: Personal Compu ter)はオープンアーキテクチャーであり、基本的に誰 でも覗き見ができるため、安全性の実現は困難とされて いる。

> 【0003】しかし、一方でパーソナルコンピュータ は、ブロードバンドインターネットの主要な出入り口で あり、そこで安全性を保証できれば、インターネット全 体でのディジタルAVコンテンツの配信が可能になり意

【0004】従来は、パーソナルコンピュータのソフト上での権利保護は、安全性を保障するアルゴリズムの秘匿化、さらにアルゴリズムの解析を困難にする難読化が主流であった。しかしパーソナルコンピュータ上のソフトは、一旦、メインメモリ上に実装してしまえば、コピーすることは容易であり、コピーした結果を時間かけて解析することで、権利保護アルゴリズムを解析できる。非常に安全性に不安のある権利保護システムと考えられ、放送等公共性の高いシステムで一度解析されたことによる被害を考えると採用は困難である。

【0005】図10は、パーソナルコンピュータを用いた従来のシステムの構成例を示す図である。この図に示すように、従来のシステムは、パーソナルコンピュータ50、ネットワーク51、スピーカ52、表示装置53、および、入力装置54によって構成されている。【0006】パーソナルコンピュータ50は、CPU(Central Processing Unit)50a、ROM(Read Only Memory)50b、RAM(Random Access Memory)50c、HDD(Hard Disk Drive)50d、MB(Multimedia Board)50f、I/F(Interface)50g、50h、および、バス50iによって構成され、ネットワーク51を介してダウンロードした情報を復号化してスピーカ52および表示装置53に出力する。

【0007】ここで、CPU50aは、HDD50dに格納されているプログラムに従って各種演算処理を実行するとともに、装置の各部を制御する。ROM50bは、CPU50aが実行する基本的なプログラムやデータを格納している。

【0008】RAM50cは、CPU50aが各種演算 処理を実行する際に、実行対象となるプログラムやデー 30 タを一時的に格納する。HDD50dは、CPU50a が実行するプログラムやデータ等を格納している。

【0009】MB50fは、CPU50aから供給された符号化された音声データや画像データを復号し、もとの音声信号や画像信号を生成して、スピーカ52および表示装置53に出力する。

【0010】 I / F50gは、ネットワーク51を介して情報を送受信する際のインターフェースであり、プロトコル変換やデータのフォーマット変換を実行する。 I / F50hは、入力装置54から供給されたデータを、パーソナルコンピュータ50の内部形式のデータに変換する。

【0011】パス50iは、CPU50a、ROM50b、RAM50c、HDD50d、MB50f、および、I/F50g, 50hを相互に接続し、これらの間で情報の授受を可能にする。

【0012】ネットワーク51は、例えば、インターネットによって構成されており、ネットワーク上に接続されているサーバ等との間で情報を送受信する。スピーカ52は、MR50fから供給された音声信号を対応する

音声に変換して出力する。

【0013】表示装置53は、例えば、CRT(Cathod e Ray Tube)モニターや液晶モニターによって構成されており、MB50fから供給された画像信号を画像として表示する。

【0014】入力装置54は、例えば、マウスやキーボードによって構成されており、ユーザの操作に応じた情報を発生して出力する。図11は、図10に示すパーソナルコンピュータ50における情報の流れを示す図である。

【0015】この図に示すように、HDD50dには、基本ソフト、暗号解読鍵群、および、暗号化コンテンツが格納されている。ここで、基本ソフトは、暗号化コンテンツの暗号を解除するための処理等を行うためのソフトウエアであり、悪意あるユーザに解読されるのを防止するために、難読化されている。ここで、難読化とは、以下のような処理が施されていることをいう。

【0016】難読化前 X=X+Y 難読化後 X=X*2+1+Y*2-1 20 X=X÷2

> 即ち、難読化前と後で演算結果は同じであるが、難読化 後はアルゴリズムを解析するのが困難になっている。

> 【0017】暗号解読鍵群は、暗号化コンテンツに施されている暗号を解読するための複数の鍵であり、悪意あるユーザに容易に取得されないようにするために、秘密のスクランブルが施され、また、秘密の場所に格納されている。

【0018】暗号化コンテンツは、暗号化処理が施されたコンテンツであり、例えば、画像、音声、コンピュータデータ等から構成されている。暗号化コンテンツの再生が開始されると、以下の処理が実行される。

【0019】(1) HDD50dから難読化されている 基本ソフトが読み出され、RAM50c上に実装される。

(2) その後、読み出された基本ソフトは、必要に応じて秘密の場所に格納され、秘密のスクランブルがかかった暗号解読鍵がHDD50dから読み出される。暗号解読鍵は例えば、3~5箇所に分けて秘密の格納場所に格納され、更に、秘密の演算等を施さないと目的の鍵が得40 られないように処理されている。

【0020】(3)暗号化コンテンツが読み出され、暗号解読鍵で暗号が解読される。

(4) 続いて、暗号解読されたコンテンツが圧縮されている場合には、伸張処理(ビデオコンテンツの場合はMPEG伸張処理、オーディオコンテンツの場合はMPEGオーディオ伸張処理など)が実行され、得られたデータがRAM50c上の画像バッファーおよび音声バッファーに格納された後、MB50fに出力される。

れているサーパ等との間で情報を送受信する。スピーカ 【0021】(5)MB50fは、供給された音声デー 52は、MB50fから供給された音声信号を対応する 50 夕をD/A変換処理するとともに、画像データに従って

描画処理を実行し、得られた音声信号をスピーカ52へ 出力し、一方、画像信号を表示装置53に出力する。 【0022】

【発明が解決しようとする課題】しかし、このような処理において、基本ソフトはパーソナルコンピュータ50のRAM50cに実装されるので、悪意のあるユーザによって解脱されたり、コピーされたりする危険性を伴う。仮に、HDD50dに格納されている基本ソフトその他を全て暗号化したとしても、その暗号を解くためのソフトがパーソナルコンピュータ50のどこかに存在すれば、そのソフトを解析して鍵の保存場所が特定されると、やはり基本ソフトは解析され権利保護アルゴリズムが判明してしまう。

【0023】放送等、公共性の高い網では、アルゴリズムが判明しても容易にコンテンツの解読ができない処理法が望まれる。現行のハードウエア主体のデジタルテレビ受信機では、MULTI2、DES(Data Encryption Standard)などの暗号化が行われている。これらは、アルゴリズムは公知であるが、「暗号解読鍵」が判明しない限り、コンテンツの暗号を解読することは不可能で20ある。

【0024】しかし「暗号解読鏈」は、ハードウエアに
内蔵され、ソフトウエア上には読み出すことはできない
ような構造となっている。更に、暗号解読回路やコンテ
ンツ処理回路(MPEGビデオ伸張やMPEGオーディ
オ伸張)もハードウエアで構成されているため、処理の
内容を覗き見るのは極めて困難である。このため、ハー
ドウエア主体のディジタル放送受信機は安全とされ、このようなシステムは実際に商用化が進んでいる。日本の
パーフェクトTV(商標)や米国のDirecTV(商 30 手段11aによる鍵の供給を停止する。
優)などはこのような受信機の好例である。

【0025】これに対しソフトウエア処理では、「暗号解読鍵」、「暗号解読回路」、「コンテンツ処理回路(MPEGビデオ伸張やMPEGオーディオ伸張)」がソフトであり、こうした基本ソフト自体、さらには途中の演算結果も容易に読み取り可能なパーソナルコンピュータ50上のRAM50cに実装されるため、解析、覗き見が容易に行われてしまうという問題点があった。

【0026】本発明はこのような状況に鑑みてなされたものであり、パーソナルコンピュータ等のオープンアーキテクチャーを有する装置に対して最低限のハードウエアを付加することで安全なソフトウエア処理を可能とする情報再生装置およびそのようなセキュアモジュールを提供することを目的とする。

[0027]

【課題を解決するための手段】本発明では上記課題を解決するために、図1に示す、伝送媒体によって伝送されてきた情報または記録媒体(HDD12)に格納されている情報を再生する情報再生装置において、内部に格納されている情報を外部から参照することができない構造 50

を有するセキュアモジュール11と、外部から参照することが可能なメモリ10と、前記メモリ10上に実装され、前記情報に施されている暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する暗号化処理解除手段10aと、前記セキュアモジュール11上に実装され、前記暗号化処理解除手段10aに対して前記鍵を供給する鍵供給手段11aと、前記セキュアモジュール11上に実装され、前記暗号化処理解除手段10aに対して所定の情報を供給し、その結果として返答される情報を参照し、前記暗号化処理解除手段10aの正当性を検証する正当性検証手段11cと、前記セキュアモジュール11上に実装され、前記正当性検証手段11cによって正当性が認められない場合には、前記鍵供給手段11aによる鍵の供給を停止する鍵供給停止手段11bと、を有する情報再生装置が提供される。

【0028】ここで、セキュアモジュール11は、内部に格納されている情報を外部から参照することができない構造を有する。メモリ10は、外部から参照することが可能な構造を有する。暗号化処理解除手段10aは、メモリ10上に実装され、情報に施されている暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する。鍵供給手段11aは、セキュアモジュール11上に実装され、暗号化処理解除手段10aに対して硬を供給する。正当性検証手段11 cは、セキュアモジュール11上に実装され、暗号化処理解除手段10aに対して所定の情報を供給し、その結果として返答される情報を参照し、暗号化処理解除手段10aの正当性を検証する。鍵供給停止手段11bは、セキュアモジュール11上に実装され、正当性検証手段11cによって正当性が認められない場合には、鍵供給手段11aによる鍵の供給を停止する。

【0029】また、本発明では上記課題を解決するため に、伝送媒体によって伝送されてきた情報または記録媒 体に蓄積されている情報を再生する情報再生装置に着脱 可能に実装され、情報を再生する際のセキュリティに関 する処理を実行するセキュアモジュールにおいて、前記 情報再生装置は、外部から参照することが可能なメモリ と、前記メモリ上に実装され、前記情報に施されている 暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する暗号化処理解除 手段と、を有し、前記セキュアモジュールは、前記セキ ュアモジュール上に実装され、前記暗号化処理解除手段 に対して前記鍵を供給する鍵供給手段と、前配セキュア モジュール上に実装され、前記暗号化処理解除手段に対 して所定の情報を供給し、その結果として返答される情 報を参照し、前記暗号化処理解除手段の正当性を検証す る正当性検証手段と、前記セキュアモジュール上に実装 され、正当性検証手段によって正当であると認められな い場合には、前記鍵供給手段による鍵の供給を停止する 鍵供給停止手段と、を有することを特徴とするセキュア モジュールが提供される。

50 【0030】ここで、情報再生装置において、メモリ

は、外部から参照することが可能な構成を有する。暗号 化処理解除手段は、メモリ上に実装され、情報に施され ている暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する。一方、 セキュアモジュールにおいて、鍵供給手段は、セキュア モジュール上に実装され、暗号化処理解除手段に対して 鍵を供給する。正当性検証手段は、セキュアモジュール 上に実装され、暗号化処理解除手段に対して所定の情報 を供給し、その結果として返答される情報を参照し、暗 号化処理解除手段の正当性を検証する。鍵供給停止手段 は、セキュアモジュール上に実装され、正当性検証手段 によって正当であると認められない場合には、鍵供給手 段による鍵の供給を停止する。

[0031]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態を図面を参照して説明する。図1は、本発明の動作原理を説明する原理図である。この図に示すように、本発明の情報再生装置は、メモリ10、セキュアモジュール11、HDD12、および、MB13によって構成されている。【0032】ここで、メモリ10は、例えば、RAMによって構成されており、ソフトウエアによって実現され20る暗号化処理解除手段10aが実装されている。セキュアモジュール11は、例えば、PCカードによって構成されている。このセキュアモジュール11は、TRM(Tamper Resistant Module)構造を有しているので、

(lamper Resistant Module) 構造を有しているので、 外部から覗き見を防止するとともに、内部のデータが改 蹴されることを防止することができる。

【0033】なお、セキュアモジュール11には、鍵供給手段11a、鍵供給停止手段11b、正当性検証手段11cが実装されている。ここで、鍵供給手段11aは、暗号化処理解除手段10aに対して暗号化を解除するための鍵を供給する。

【0034】正当性検証手段11cは、暗号化処理解除手段10aに対して所定の情報を供給し、その結果として返答される情報を参照し、暗号化処理解除手段10aの正当性を検証する。

【0035】正当性検証手段11cによって暗号化処理解除手段10aが正当であると認められない場合には、鍵供給手段11aによる鍵の供給を停止する。MB13は、メモリ10上に実装されている暗号化処理解除手段10aによって暗号化が解除されたコンテンツを取得し、音声信号および画像信号に変換してスピーカおよび表示装置に供給する。

【0037】メモリ10に実装されている暗号化処理解 にしたので、メモリ10に実装されてい 除手段10aは、セキュアモジュール11に予め格納し 除手段10aが不正に解析され、成りす ておき、これを起動時にメモリ10に転写するか、ある 50 為の発生を防止することが可能になる。

いは、HDD12に暗号化した状態で格納しておき、起 動時にメモリ10に転写し、そこでセキュアモジュール 11に格納されている鍵を用いて暗号化処理を解除す ス

【0038】このような状態において、再生が開始されると、まず、正当性検証手段11cは、暗号化処理解除手段10aに対して秘密の情報を供給する。暗号化処理解除手段10aは、秘密の情報を取得し、これに所定の処理を施すことにより、所定の情報を得る。そして、得られた情報を正当性検証手段11cに供給する。

【0039】正当性検証手段11cは、暗号化処理解除 手段10aから返答された情報を参照し、暗号化処理解 除手段10aの正当性を検証する。その結果、暗号化処 理解除手段10aが正当であると認められる場合は、鍵 供給手段11aから暗号化処理解除手段10aに対して 暗号化を解除するための鍵が供給される。

【0040】一方、暗号化処理解除手段10aが正当であると認められない場合は、鍵供給停止手段11bは、鍵供給手段11aから暗号化処理解除手段10aへの鍵の供給を停止させる。

【0041】暗号化処理解除手段10aの正当性が確認された場合には、暗号化処理解除手段10aは、鍵供給手段11aから供給された鍵を用いて、HDD12から読み出した暗号化コンテンツ12aの暗号化を解除し、MB13に供給する。

【0042】MB13は、暗号化処理解除手段10aから供給された、暗号化が解除されたコンテンツに含まれている音声データおよび画像データをそれぞれ音声信号および画像信号に変換し、図示せぬスピーカと、表示装置に供給する。

【0043】再生処理が開始された後も、セキュアモジュール11の正当性検証手段11cは、暗号化処理解除手段10aに対して所定の周期で秘密の情報を供給し、その返答としての情報を検証することにより、暗号化処理解除手段10aが不正にコピーされたり改竄されたりすることを防止する。

【0044】以上に示したように、本発明の情報再生装置では、外部から覗き見ることができないセキュアモジュール11を設け、ここを起点としてメモリ10に実装40 されている暗号化処理解除手段10aの正当性を検証し、正当性が確認できた場合には、鍵を供給するようにしたので、オープンアーキテクチャーを採用するパーソナルコンピュータ等においても、最小限のハードウエアを追加することにより、セキュリティを向上させることが可能になる。

【0045】また、正当性検証手段11cにより、暗号化処理解除手段10aの正当性を定期的に検証するようにしたので、メモリ10に実装されている暗号化処理解除手段10aが不正に解析され、成りすまし等の改盛行為の発生を防止することが可能になる。

【0046】次に、本発明の実施の形態について説明する。図2は、本発明の実施の形態の構成例を示す図である。この図に示すように、本発明の情報再生装置を含むシステムは、パーソナルコンピュータ(情報再生装置)50、ネットワーク51、スピーカ52、表示装置53、および、入力装置54によって構成されている。【0047】パーソナルコンピュータ50は、CPU50a、ROM50b、RAM50c、HDD50d、セキュアモジュール50e、MB50f、1/F(Interface)50g,50h、および、バス50iによって構成され、ネットワーク51を介してダウンロードした情報を復号化してスピーカ52および表示装置53に出力する。

【0048】ここで、CPU50aは、HDD50dに格納されているプログラムに従って各種演算処理を実行するとともに、装置の各部を制御する。ROM50bは、CPU50aが実行する基本的なプログラムやデータを格納している。

【0049】RAM50cは、CPU50aが各種演算 処理を実行する際に、実行対象となるプログラムやデー タを一時的に格納する。HDD50dは、CPU50a が実行するプログラムやデータ等を格納している。

【0050】セキュアモジュール50eは、例えば、PC-CARD等によって構成されており、ユーザの正当性を確認するための情報が格納されている。なお、セキュアモジュール50eは、TRM構造を有しているので、外部から覗き見を防止するとともに、内部のデータが改竄されることを防止することができる。

【0051】MB50fは、CPU50aから供給された符号化された音声データや画像データを復号し、もとの音声信号や画像信号を生成して、スピーカ52および表示装置53に出力する。

【0052】 I / F 50 gは、ネットワーク51を介して情報を送受信する際のインターフェースであり、プロトコル変換やデータのフォーマット変換を実行する。 I / F 50 h は、入力装置 5 4 から供給されたデータを、パーソナルコンピュータ 5 0 の内部形式のデータに変換する。

【0053】バス50iは、CPU50a、ROM50b、RAM50c、HDD50d、セキュアモジュール 4050e、MB50f、および、I/F50g, 50hを相互に接続し、これらの間でデータの授受を可能にする。

【0054】ネットワーク51は、例えば、インターネットによって構成されており、ネットワーク上に接続されているコンテンツサーバ等との間で情報を送受信する。スピーカ52は、MB50fから供給された音声信号を対応する音声に変換して出力する。

【0055】表示装置53は、例えば、CRTモニター 返す。メモリ領域変更ソフトは、セキュアモジュールや液晶モニターによって構成されており、MB50 fか f0 eからの送信を受信し秘匿化必要データ(暗号解読

ら供給された画像信号を画像として表示する。入力装置 54は、例えば、マウスやキーボードによって構成され ており、ユーザの操作に応じた情報を発生して出力す

10

【0056】図3は、図2に示す実施の形態における情報の流れを示す図である。この図に示すように、HDD50dには、暗号化暗号解読鍵群、暗号化ソフト群、暗号化プロトコル群、および、暗号化コンテンツが格納されている。

0 【0057】ここで、暗号化暗号解読鍵群は、暗号化コンテンツの暗号化を解除するための鍵の集合である。暗号化ソフト群は、暗号化を解除するための基本ソフトの集合である。

【0058】暗号化プロトコル群は、暗号を解読する基本ソフトに対して挿入され、基本ソフトの正当性を検証するためのプロトコルの集合である。暗号化コンテンツは、暗号化されたコンテンツであり、例えば、暗号化された音声データや画像データによって構成されている。【0059】一方、セキュアモジュール50eには、マスター鍵群、送信/返信受信ソフト、および、その他のソフトが存在する。ここで、マスター鍵群は、暗号化コンテンツを解読するための暗号化された鍵の集合である。

【0060】送信/返倡受信ソフトは、RAM50c上 に実装されている送信受信/返信ソフトとの間で情報を 授受し、その正当性を検証する。また、その他のソフト は、例えば、プロトコルの初期値を変更するソフト、暗 号化暗号の鍵を解読するための暗号化暗号鍵解読ソフ ト、任意の暗号化ソフト、任意の暗号化プロトコルを解 読する任意暗号化プロトコル解読ソフト、任意のプロト コルを組み込むための任意プロトコル組み込みソフト、 ソフトウエアをダウンロードするためのソフトウエアダ ウンロードソフト、暗号化コンテンツを解読するための 暗号化コンテンツ解読ソフト、コンテンツを再度暗号化 [']するためのコンテンツ再暗号化ソフト、コンテンツの暗 号解読用の鍵を送信するためのコンテンツ暗号解読鍵送 信ソフト、および、再暗号化されたコンテンツを送信す るための再暗号化コンテンツ送信ソフトによって構成さ れている。

【0061】RAM50cには、セキュアソフトが格納されており、このセキュアソフトには、基本ソフトが含まれる。基本ソフトには、送信受信/返信ソフト、メモリ領域変更ソフト、コンテンツ暗号解読鍵受信ソフト、再暗号化コンテンツ解読ソフト、コンテンツ処理ソフト、および、デコード画像コンテンツ出力ソフトが含まれている。

【0062】ここで、送信受信/返信ソフトは、セキュアモジュール50eからの送信を受信し、適当な応答を返す。メモリ領域変更ソフトは、セキュアモジュール50eからの送信を受信し秘匿化必要データ(暗号解読

鍵、暗号解読後のMPEGビデオ/オーディオコンテンツ、MPEGビデオ/オーディオ伸張後の情報格納領域など)が使用するメモリ領域を変更する。

【0063】コンテンツ暗号解読鍵受信ソフトは、コンテンツの暗号を解読するための鍵を受信する。再暗号化コンテンツ解読ソフトは、セキュアモジュール50eにおいて再暗号化されたコンテンツを解読するための鍵を受信する。

【0064】コンテンツ処理ソフトは、MPEGビデオ 伸張ソフト、MPEGオーディオ伸張ソフト等によって 10 構成されている。デコード画像コンテンツ出力ソフト は、コンテンツ処理ソフトによって得られた画像コンテ ンツ等をMB50fに対して出力する。

【0065】MB50fでは、音声情報に対しては、D /A変換処理等が施され、また、画像情報に対しては描 画処理等が実行される。次に、本発明の実施の形態の動 作の概要について以下に説明する。

【0066】本実施の形態において、権利保護を行うための基本的な仕組みは以下の通りである。即ち、セキュアモジュール50eから毎回セキュアソフトをRAM50cにロードする。ロードしたセキュアソフトには、セキュアソフトの安全性を確認するための秘密の番号等を送信/受信するためにプロトコルが存在し、これがリアルタイムに通信することで安全性を確認する。

【0067】その時、セキュアソフトをコピーされ、安全性確認用の秘密の番号などを解析されるのを防ぐため、以下の対策を実行する。

(1) セキュアモジュール50eにタイマーを設け、送信/受信の間隔があまり長い場合はセキュアソフト改竄の可能性があるものとして、セキュアモジュール50eからの暗号解読鍵提供の停止などの処置を講じる。

【0068】(2)また、セキュアソフトをコピーされ、成りすまされるのを防止するため、同じ秘密の番号等が2度返信された場合等は、セキュアモジュール50eからの暗号解読鍵提供の停止などの処置を講じる。

【0069】(3) 更に、毎回、例えば1時間程度の間隔で、セキュアソフト自体を置換する。このためにセキュアモジュール50e内、あるいは、HDD50d内に複数(実際には無数)のセキュアソフトを準備し、その都度、異なるセキュアソフトをロードする。セキュアソフトの機能は同じであるが、安全性を確認するプロトコルや秘密の番号を毎回変更するようにする。このような構成により、例え、一度はセキュアソフトを解析されても、セキュアソフトの内容は毎回異なるので実質的に解析は不可能になる。基本的に1時間でセキュアソフトを解析し、演算結果等をファイル出力するように改竄するのは不可能と考えられるので、安全性は十分確保できる。

【0070】なお、セキュアソフトの内容変更は、例え ない) 秘密の番号がセキュアソフトかば送信、受信プロトコルのみを変更することで比較的簡 50 ルに従って送信されるのを確認する。

12 単に行える。また、プロトコルの中の初期変数などを変

えるだけでも変更を容易に実現することができる。 【0071】例えば、以下のような秘密の番号を生成す

【0071】例えば、以下のような秘密の番号を生成するプログラムを用いることにより、安全性確認用の送信、受信機能を実現できる。

X = X + Y * Z * X

ここで、Xは秘密の番号とし、YとZは秘密の番号を生成するための初期変数である。X, Y, Zの値を任意に変更するだけで無数の安全性確認プロトコルが生成できる。X=1, Y=3, Z=5とすると、Xは、以下のように変化する。

【0072】X=1,16,16+16×15,・・・もちろん、以上はほんの一例であり、このように簡単な方法では、初期値を変更してもRAM50cが接続されているPCIバスを介して内容を解析される可能性があるので、これ以外にも別の式を上の式に重畳させるのも良い。また、特別な一覧表によりXがある値になったら強制的に他の値に変換する等の処理を行えば、基本式が漏洩した場合でも安全性は保てる。

10 【0073】更に、ソフトを解析してこの式が判明しても、例えば、1時間毎にセキュアソフト自体を変更するようにすれば、解析が非常に困難になる。次に、以上の実施の形態の具体的な動作について説明する。このシステムの動作は以下の通りである。

【0074】(1) 所定のコンテンツを視聴しようとする場合には、ユーザは、電源を投入し、入力装置54を操作して、表示装置53に表示されている所定のアイコンをクリックする。

【 0 0 7 5 】 (2) すると、セキュアモジュール 5 0 e 30 が起動し、H D D 5 0 d 内の複数の暗号化基本ソフトか らランダムに一つを読み出す。

(3)次に、暗号化基本ソフトをセキュアモジュール5 0e内の暗号解読鍵と暗号解読ソフトで解読する。

【0076】(4)次に、複数の暗号化プロトコルの中からランダムに適当なものを1つあるいは複数読み出し、セキュアモジュール50e内の暗号解読鍵と暗号解読ソフトで解読する。

【0077】(5) 暗号解読後の基本ソフトに暗号解読後の1つあるいは複数のプロトコルを挿入し、セキュア 40 ソフトを作成する。

(6) 1 つあるいは複数のプロトコルのそれぞれの初期 値を初期化する。

【0078】(7)初期化されたセキュアソフトをRAM50cにロード(ダウンロード)し、セキュアソフトを起動する。セキュアモジュール50eは、セキュアソフトがロードされ、起動されるとセキュアモジュール50e内のタイマーを参照して、あまり期間をおかずに

(セキュアソフトの成りすましを防ぐため、時間をおかない) 秘密の番号がセキュアソフトから、通信プロトコルに従って洋原されるのを確認する

【0079】(8)セキュアモジュール50eは、返し の秘密の番号を送信する。

(9) セキュアモジュール50eは、更にまた秘密の番 号が返信されるのを待つ。

【0080】(10)セキュアモジュール50eは、内 蔵されているタイマーを参照し、秘密の番号の返信に一 定以上の時間がかかった場合は、セキュアソフトが改竄 されたと見なし、セキュアソフトにエラー信号を渡して 動作を停止させる。また、同一の秘密の番号が連続して 返信された場合にも、セキュアソフトが改竄されたと見 10 なし、セキュアソフトにエラー信号を渡して動作を停止 させるようにしてもよい。

【0081】(11)一方、一定時間内に正常な返信が あった場合には、セキュアモジュール50eは、セキュ アソフトの動作が正常とみなす。

(12) セキュアモジュール50eは、HDD50dか ら暗号化コンテンツを読み出し、暗号解読鍵を使って解

【0082】(13)セキュアモジュール50eは、暗 号解読コンテンツを再暗号化する。

(14) セキュアモジュール50eは、再暗号化コンテ ンツをセキュアソフトに送信する。

【0083】(15) セキュアモジュール50eは、更 に、別のプロトコルでセキュアソフトの安全性をさらに 確認後、再暗号化コンテンツ解読鍵をセキュアソフトに 送信する。

【0084】(16)セキュアモジュール50eは、コ ンテンツの再生が終了するか、または、終了の指示がユ ーザからなされるまで、上記(8)~(16)の処理を 繰り返す。

【0085】一方、セキュアソフトは、以下の処理を実 行する。

(1) セキュアソフトは、秘密の番号の送信受信を通し てセキュアモジュール50eから再暗号化コンテンツと 再暗号化コンテンツ解読用の鍵を受信する。

【0086】(2)セキュアソフトは、受信した再暗号 化コンテンツ解読用の鍵を用いてコンテンツの解読を行

(3)セキュアソフトは、暗号解読の結果を、秘密の番 号等の送信受信で決定された秘密のメモリ領域に対し て、排他的論理和演算等の簡単なスクランブルを施した 後に格納する。なお、格納先のメモリ領域は常時変更す ることにより、情報の漏洩を防止する。また、セキュア ソフトが使用するレジスタについては、その都度変更す るようにすれば、レジスタを媒介として内部の動作を解 析されることを防止することができる。更に、秘密の番 号を送受信する際には、割り込み禁止フラグをセットす ることにより、他のソフトの割り込みを禁止し、割り込 みによって内部の動作を解析されることを防止できる。

14

する必要があるあらゆる箇所でこのように割り込み禁止 フラグを活用することができる。

【0087】(4)セキュアソフトは、格納された暗号 解読されたコンテンツがMPEG圧縮された画像データ であるなら以下のようにMPEGビデオ伸張処理を施 す。また、MPEG圧縮音声データであるならMPEG オーディオ伸張処理を施す。また、データ放送、字幕情 報等他のコンテンツであるなら、それに応じた別の処理 ルーチンに転送する。

【0088】(5)セキュアソフトは、処理済みのコン テンツが、例えば、MPEG画像データである場合は、 処理結果をRAM50c上のバッファー領域に格納す る。なお、RAM50c上の固定された領域に格納する ようにすると、覗き見される可能性があるので、格納番 地は、セキュアモジュール50eとの交信によって設定 される常時変化する番地に格納する。なお、格納番地を 変更する以外にも、例えば、格納時にセキュアモジュー ル50eとの交信によって設定される常時変化するスク ランブル方法を採用することも可能である。

【0089】(6)格納されたMPEGビデオデコード 20 結果は、DMA(Dynamic Memory Access)転送等でM B50fにAGPパス等を介し転送され、MB50fに おいてA/D変換処理を行い、モニター等で再生できる 形式に変換されて表示される。なお、音声データの場合 も基本的に同じような処理を経てスピーカに転送されて 再生される。

【0090】以上の実施の形態によれば、TRM構成を 有するセキュアモジュール50eにより、RAM50c 上に実装されている基本ソフトの正当性を検証するよう 30 にしたので、オープンアーキテクチャーを有するシステ ムの安全性を高めることが可能になる。

【0091】また、正当性を検証するためのプロトコル を所定の周期で変更するようにしたので、基本ソフトが 覗き見された場合においても、安全性を確保することが 可能になる。

【0092】次に、本発明の第2の実施の形態について 説明する。図4は、本発明の第2の実施の形態の構成例 について説明する図である。この図に示すように、本発 明の第2の実施の形態は、HDD50dに格納される情 40 報を減少させ、その代わりにセキュアモジュール50e のメモリ領域に権利保護情報を格納したことを特徴とし ている。

【0093】この例では、HDD50dに格納されてい るのは、暗号化されたディジタルAVコンテンツ等のみ である。一方、セキュアモジュール50eには、(1) 暗号化コンテンツを解読するための暗号化された鍵の集 合であるマスター鍵群、(2)各プロトコル内秘密番号 の計算式の初期値変更ソフト、(3)ソフト群、(4) プロトコル群、(5)任意プロトコルをセキュアソフト なお、「秘密の番号の送受信」以外でも、解析を困難に 50 に組込むソフト、(6)RAM50cへ任意プロトコル 組込回路セキュアソフトをダウンロードするソフト、

(7) セキュアソフトに送信/返信受信し、セキュアソ フトの安全性を確認するためのソフト、(8) コンテン ツ暗号解読鍵を送信するソフトが存在する。また、この 他にも図示せぬタイマーを具備し、送信後の受信期間を 測定し一定以上の期間が過ぎた場合はセキュアソフトへ のコンテンツ暗号解読鍵の送信を停止する。

【0094】RAM50cには、セキュアソフトが格納 されており、このセキュアソフトには、基本ソフトが含 まれる。基本ソフトには、以下のソフトが含まれてい る。即ち、基本ソフトには、(1)基本ソフトを受信す るためのソフト、(2)送信受信/返信ソフト、(3) メモリ領域を変更するためのメモリ領域変更ソフト、

(4) コンテンツ暗号解読鍵を受信するためのコンテン ツ暗号解読鍵受信ソフト、(5)暗号化コンテンツを解 読するための暗号化コンテンツ解読ソフト、(6)コン テンツ処理ソフト、(7)デコード画像コンテンツ出力 ソフトが格納されている。

【0095】また、セキュアモジュール50e、HDD 50d、RAM50cは、汎用のPCIバスで相互に接 20 ら暗号化コンテンツ解読用の鍵を受信する。 続されて情報を交換し、RAM50cとMB50fはA GPバス等のローカルバス(汎用バスと違い、傍受不可 能)で接続される。

【0096】次に、以上の実施の形態の動作について説 明する。このシステムの動作は以下の通りである。

(1) ディジタル放送をPC画面上で視聴したい場合、 ユーザは、電源を投入した後、表示装置53に表示され ているディジタル放送受信用のアイコンをクリックす る。

【0097】(2)セキュアモジュール50eが起動 し、モジュール内の複数の基本ソフトからランダムに1 つを読み出す。

(3) セキュアモジュール50eは、次に、複数のプロ トコルの中からランダムに適当なものを1つまたは複数 読み出し、基本ソフトに1つまたは複数のプロトコルを 挿入し、セキュアソフトを作成する。

【0098】(4)セキュアモジュール50eは、1つ または複数のプロトコル上の初期値などを初期化する。

(5) セキュアモジュール50eは、初期化されたセキ ュアソフトをRAM50cにロード(ダウンロード) し、セキュアソフトを起動する。

【0099】(6)セキュアモジュール50eは、セキ ュアソフトがロードされ、起動されるとセキュアモジュ ール内のタイマーを参照し、所定の時間(セキュアソフ トの成りすましを防ぐため短時間とする)が経過すると 秘密の番号がセキュアソフトから、通信プロトコルに従 って送信されるのを確認する。

【0100】(7)セキュアモジュール50eは、返し の秘密の番号を生成して送信する。

されるのを待つ。

(9) セキュアモジュール50eは、タイマーを参照 し、秘密の番号の返信に一定以上の時間がかかる場合に は、セキュアソフトが改竄された可能性があると見な し、セキュアソフトにエラー信号を渡して動作を停止さ せる。

16

【0101】(11)一方、一定時間内に正常な返信が 返った場合は、セキュアモジュール50eは、セキュア ソフトの動作が正常とみなし、更に、別のプロトコルで 10 セキュアソフトの安全性を確認した後、暗号化コンテン ツ解読鍵をセキュアソフトに送信する。

【0102】(12)セキュアモジュール50eは、こ の後は、上記(8)~(12)の処理を繰り返す。一 方、RAM50c上のセキュアソフトは、以下の処理を 実行する。

【0103】(1)セキュアモジュールとの秘密の番号 の送信受信を通してHDD50dから暗号化コンテンツ を受信する。

(2) セキュアソフトは、セキュアモジュール50eか

【0104】(3)セキュアソフトは、受信した鍵を用 いて受信したコンテンツの暗号解読を行う。

(4) セキュアソフトは、暗号を解読した結果に対し て、例えば、排他的論理和によるスクランブルを施した 後、秘密の番号等の送受信によって決定された秘密のメ モリ番地に格納する。なお、格納先のメモリ番地は、固 定するのではなく、格納の度に変更するようにすること が望ましい。

【0105】(5)セキュアソフトは、暗号解読された 30 コンテンツは、もしそれがMPEG圧縮された画像デー タなら以下のようにMPEG画像伸張処理が施される。 MPEG圧縮音声データならMPEG音声伸張処理が施 される。また、データ放送、字幕情報等他のコンテンツ なら、それに応じた別の処理ルーチンに転送される。 【0106】(6)セキュアソフトは、処理されたコン テンツを、例えば、MPEG画像データの場合には、R AM50cのパッファー領域に転送する。なお、RAM 50cの固定された番地に格納すると、覗き見される可 能性があるので、格納番地は、セキュアモジュール50 40 e との送受信の際に設定される番地(常に変化する番

地)に格納される。なお、格納時にセキュアモジュール との交信の中で設定される方法に基づいて、コンテンツ をスクランブル処理するようにしてもよい。

【0107】(7)セキュアソフトは、格納されたMP EG画像データを、DMA転送等でMB50fにAGP バス等を介し転送し、MB50fによりA/D変換し て、表示装置53で再生可能な形式に変換する。

【0108】(9)セキュアソフトは、音声データにつ いても、前述の画像データの場合と同様の処理により復 (8) セキュアモジュール50eは、秘密の番号が返信 50 号し、スピーカ52に転送して再生する。以上に説明し

たように、本発明の第2の実施の形態では、マスター鍵等の情報についても、セキュアモジュール50eに格納するようにしたので、HDD50dに格納する第1の実施の形態に比較して、セキュリティを更に向上させることが可能になる。

【0109】次に、本発明の第3の実施の形態について 説明する。図5は、本発明の第3の実施の形態の構成例 を示す図である。この図に示すように、本発明の第3の 実施の形態では、図3に示す実施の形態と比較すると、 RAM50cにスクランブル処理ソフトが追加されてお 10 り、また、MB50fにデスクランブル処理ソフトが追加されている。その他の構成は、図3の場合と同様であるので、その説明は省略する。

【0110】ここで、スクランブル処理ソフトは、MPEGデコード処理等が施されたコンテンツに対して、所定のスクランブル処理を施す。一方、デスクランブル処理が施されたコンテンツに対してデスクランブル処理が施されたコンテンツに対してデスクランブル処理を施し、もとの情報を再生する。

【0111】次に、以上の実施の形態の動作について簡 20 単に説明する。HDD50dおよびセキュアモジュール 50eでは、前述の場合と同様の処理により、鍵の送受 信が行われた後、基本ソフトをRAM50c上にダウン ロードしてそこに実装する。

【0112】RAM50cは、ダウンロードされた基本ソフトにより、セキュアモジュール50eを介して暗号化コンテンツを受信し、暗号を解除する。そして、スクランブル処理ソフトは、暗号が解除されたコンテンツに対して所定のスクランブル処理を施し、MB50fに対して送信する。

【0113】MB50fは、RAM50cから送信されてきたスクランブルが施されたコンテンツを受信し、対応するデスクランブルソフトがデスクランブル処理を施し、もとのコンテンツデータを再生する。

【0114】そして、得られたコンテンツデータが音声信号である場合には、D/A変換処理によりアナログ信号に変換してスピーカ52に出力する。また、得られたコンテンツデータが画像データである場合には、描画処理により画像を描画した後、映像信号に変換し、表示装置53に出力する。

【0115】以上のような実施の形態によれば、RAM50cからMB50fに供給されるコンテンツデータを不正に取り出すといった行為を防止することができる。次に、本発明の第4の実施の形態について説明する。

【0116】図6は、本発明の第4の実施の形態の構成例を示す図である。この図に示す実施の形態では、図5に示す場合と比較して、セキュアモジュール50eに通信プロトコル送信ソフトが追加され、また、MB50fに通信プロトコル受信ソフトが追加されている。それ以外は、図5の場合と同様である。

18 【0 1 1 7】 R A M 5 0 c に格納されている通信プロト

コル送信ソフトは、コンテンツデータに対するスクランブル方法や、コンテンツデータの出力順序を示す情報 (通信プロトコル情報)をMB50fに対して送信す

【0118】MB50fに格納されている通信プロトコル受信ソフトは、通信プロトコル送信ソフトから送られてきた通信プロトコル情報を受信し、装置内部の該当する部分に供給する。

0 【0119】次に、以上の実施の形態の動作について簡単に説明する。コンテンツデータの再生が開始されると、セキュアモジュール50eの通信プロトコル送信ソフトは、MB50fに対して通信プロトコル情報を送信する。

【0120】通信プロトコル情報を受信したMB50fは、この情報に含まれているデスクランプル処理ソフトと、コンテンツの出力順序を示す情報とを抽出する。そして、抽出した情報に従ってコンテンツデータの順序を並べ替えするとともに、デスクランブル処理を施す。

【0121】ところで、通信プロトコル情報は、例えば、所定の時間間隔で送信され、送信の度にデスクランブル方法や出力順序が変更される。従って、悪意あるユーザによってRAM50c上に存在するスクランブル処理ソフトが解析された場合であっても、次のタイミングでは異なるスクランブル処理がなされていることから、不正使用を防止することが可能になる。

【0122】次に、本発明の第5の実施の形態の構成例について説明する。図7は、本発明の第5の実施の形態の構成例を示す図である。この図に示すように、本発明の第5の実施の形態は、ディジタル放送受信機の構成例である。

【0123】ここで、図7に示すディジタル放送受信機70は、ディジタルチューナ70a、MULTI2暗号解読部70b、B-CAS (BS Conditional Access Systems)カード70c、ライセンス生成部70d、再暗号化処理部70e、HDD70f、MPEGデコーダ70g、暗号復号部70h、グラフィック処理部70l、再生ライセンス部70j、アナログ著作権保護部70k、および、ディジタル著作権保護部70lによって構の成されている。また、その外部には、パラボラアンテナ71が接続されている。

【0124】ここで、ディジタルチューナ70aは、パラボラアンテナ71によって捕捉された衛星からの電波を電気信号(ディジタル信号)に変換して出力する。MULTI2暗号解読部70bは、ディジタルチューナ70aから出力されたディジタル信号に施されているMULTI2暗号を解読し、もとのデータに復号して出力する。

【0125】B-CASカード70cは、ICチップが 50 内蔵されたプラスティック製のカードであり、ユーザの 正当性を保証するための情報が格納されている。ライセンス生成部70dは、再暗号化に必要なライセンス情報を生成し、再暗号化処理部70eに供給する。

【0126】再暗号化処理部70eは、MULT12暗号解読部70bから供給されたディジタル信号を再度暗号化し、HDD70fに供給する。HDD70fは、再暗号化処理部70eから供給されたデータを所定の領域に格納する。

【0127】暗号復号部70hは、HDD70fから読み出されたデータに施されている暗号を復号し、もとのデータを生成する。MPEGデコーダ70gは、暗号復号部70hから供給されたデータに対してMPEGデコード処理を施し、画像データおよび音声データを生成する。

【0128】グラフィック処理部70iは、MPEGデコーダ70gから出力された画像データ等に基づいて描画処理を行い、もとの画像信号に変換して出力する。再生ライセンス部70jは、暗号復号部70hにおいて暗号を復号する際のライセンス情報を供給する。

【0129】アナログ著作権保護部70kは、アナログ 20 信号としての画像信号に対してコピー防止用の信号を重 登して出力する。ディジタル著作権保護部70lは、ディジタル信号としての画像信号暗号化して出力する。

【0130】なお、この実施の形態においては、太線で示されている機能プロック(ライセンス生成部70d、再暗号化処理部70e、および、再生ライセンス部70j)は、TRMによって構成され、内部の情報を参照することができない構造となっている。

【0131】また、機能ブロック間の結線であって、破線で示されている結線は、権利保護のために外部接続が禁止されている結線である。次に、以上の実施の形態の動作について説明する。

【0132】パラボラアンテナ71によって捕捉された 衛星からの電波は、ディジタルチューナ70aに供給され、そこで、MPEG-TSディジタルストリームに変 換されて出力される。

【0133】MPEG-TSストリームには、複数の情報がMULTI2暗号化された上で時分割多重化されており、MULTI2暗号解読部70bは、B-CASカード70cから供給された暗号鍵等のライセンス情報を40参照し、MPEG-TSディジタルストリーム中の視聴者が選択した番組(特定ディジタルAVコンテンツ)を復号する。

【0134】再暗号化処理部70eは、ライセンス生成部70dから供給されるライセンス情報を参照し、AVコンテンツを再暗号化し、HDD70fの所定の領域に格納する。

【0135】暗号復号部70hは、HDD70fに格納された暗号化ディジタルAVコンテンツを再生する場合は、再生ライセンス部70jから暗号を復号するための 50

ライセンス情報を取得し、暗号の復号処理を実行し、も とのAVコンテンツを生成する。

【0136】MPEGデコーダ70gは、暗号復号部70hによって復号されたAVコンテンツに対してMPEGデコード処理を施しもとの画像データを再生し、グラフィック処理部70iに供給する。

【0138】アナログ著作権保護部70kは、グラフィック処理部70iから供給された画像信号の所定の部分に不正コピーを防止するための信号を重畳し、モニターに対して出力する。

【0139】ディジタル著作権保護部701は、グラフィック処理部70iから供給された画像信号に対して暗号化処理を施し、モニターに対して出力する。ところで、以上の実施の形態においては、前述したように、太線で示す機能ブロック(ライセンス生成部70d、再生ライセンス部70j)はTRM構造を有している。従って、図1に示すように、これらの機能ブロックに対して、鍵供給手段11a、鍵供給停止手段11b、および、正当性検証手段11cに該当する機能を設け、正当性を所定の時間間隔で検証するとともに、正当性が確認できない場合には、鍵の供給を停止するようにすれば、悪意のユーザによって受信したコンテンツが不正に使用されることを防止することができる。

【0140】次に、本発明の第6の実施の形態について 説明する。図8は、本発明の第6の実施の形態の構成例 を示す図である。この図に示すように、本発明の第6の 実施の形態は、ディジタルチューナ80a、MULTI 2暗号解読部80b、B-CASカード80c、再暗号 化ライセンス生成部80d、HDD80e、ソフト暗号 復号再生ライセンス部80f、ソフトMPEGデコーダ 80g、ソフトAAC(Advanced Audio Coding)デコーダ80h、グラフィック処理部801、音声処理部8 0j、HDCP(High-bandwidth Digital Content Pro tection)LSI80kによって構成されている。ま た、その外部には、パラボラアンテナ81が接続されている。

【0141】ここで、ディジタルチューナ80aは、パラボラアンテナ81によって捕捉された衛星からの電波を電気信号(ディジタル信号)に変換して出力する。MULTI2暗号解読部80bは、ディジタルチューナ80aから出力されたディジタル信号に施されているMULTI2暗号を解読し、もとのデータに復号して出力する。

ヽ 【0142】B-CASカード80cは、ICチップが

内蔵されたプラスティック製のカードであり、ユーザの 正当性を保証するための情報が格納されている。再暗号 化ライセンス生成部80dは、再暗号化に必要なライセ ンス情報を生成し、再暗号化処理を実行する。

【0143】HDD80eは、再暗号化ライセンス生成 部80dから供給されたデータを所定の領域に格納す る。ソフト暗号復号再生ライセンス部80 f は、再生ラ イセンスを生成し、この再生ライセンスに従って、HD D80eから読み出されたデータに施されている暗号を 復号し、もとのデータを生成する。

【0144】ソフトMPEGデコーダ80gは、ソフト 暗号復号再生ライセンス部80fから供給されたAVコ ンテンツに対してMPEGデコード処理を施し、画像デ ータを生成する。

【0145】ソフトAACデコーダ80hは、音声信号 を復号し、もとの音声データを生成して出力する。グラ フィック処理部80iは、ソフトMPEGデコーダ80 gから供給された画像データに対してグラフィック処理 を施し、得られた画像信号をHDCP LSI8Okに 出力する。

【0146】HDCP LSI80kは、グラフィック 処理部80iから供給された画像信号に対してHDCP 処理を施し、出力する。音声処理部80jは、ソフトA ACデコーダ80hから出力される音声データをD/A 変換して出力する。

【0147】なお、以上の実施の形態において、太線で 示されている機能ブロック(B-CASカード80c、 再暗号化ライセンス生成部80 d、ソフト暗号復号再生 ライセンス部80f)は、TRMによって構成され、内 部の情報を参照することができない構造となっている。 【0148】また、ソフト暗号復号再生ライセンス部8 Of、YフトMPEGデコーダ8Og、および、Yフト AACデコーダ80hは、ソフトウエアによって構成さ れている。

【O149】従って、TRMによって構成された部分 を、図1に示すセキュアモジュール11とし、ソフトウ エアによって構成された部分を、図1に示すメモリ10 に対応付け、必要な機能を具備することにより、前述の 場合と同様に悪意のユーザによって受信したコンテンツ が不正に使用されることを防止することができる。

【0150】次に、本発明の第7の実施の形態について 説明する。図9は、本発明の第7の実施の形態の構成例 を示す図である。この図に示すように、本発明の第7の 実施の形態は、ディジタルチューナ90a、MULTI 2 暗号解読部90b、B-CASカード90c、再暗号 化ライセンス生成部90d、HDD90e、ソフト暗号 復号再生ライセンス部90「、ソフトMPEGデコーダ 90g、ソフトAACデコーダ90h、グラフィック処 理部901、音声処理部90j、HDCP LSI90

ボラアンテナ91が接続されている。なお、この実施の 形態では、MULTI2暗号解読部90b、再暗号化ラ イセンス生成部90 d、ソフト暗号復号再生ライセンス 部90f、ソフトMPEGデコーダ90g、ソフトAA Cデコーダ90h、グラフィック処理部90i、およ び、音声処理部90~は、LSIの内部に封入されてい

【0151】ここで、ディジタルチューナ90aは、パ ラボラアンテナ91によって捕捉された衛星からの電波 10 を対応する電気信号 (ディジタル信号) に変換して出力 する。

【0152】MULTI2暗号解読部90bは、ディジ タルチューナ90aから出力されたディジタル信号に施 されているMULTI2暗号を解読し、もとのデータに 復号して出力する。

【0153】B-CASカード90cは、ICチップが 内蔵されたプラスティック製のカードであり、ユーザの 正当性を保証するための情報が格納されている。再暗号 化ライセンス生成部90dは、再暗号化に必要なライセ 20 ンス情報を生成し、再暗号化処理部を実行する。

【0154】HDD90eは、再暗号化ライセンス生成 部90dから供給されたデータを所定の領域に格納す る。ソフト暗号復号再生ライセンス部90 f は、再生ラ イセンスを生成し、この再生ライセンスに従って、HD D90eから読み出されたデータに施されている暗号を 復号し、もとのデータを生成する。

【0155】ソフトMPEGデコーダ90gは、ソフト 暗号復号再生ライセンス部90fから供給されたAVコ ンテンツに対してMPEGデコード処理を施し、画像デ 30 ータを生成する。

【0156】ソフトAACデコーダ90hは、音声信号 を復号し、もとの音声データを生成して出力する。グラ フィック処理部901は、ソフトMPEGデコーダ90 gから供給された画像データに対してグラフィック処理 を施し、得られた画像信号をHDCP LSI90kに 出力する。

【0157】HDCP LSI90kは、グラフィック 処理部901から供給された画像信号に対してHDCP 処理を施し、出力する。音声処理部90」は、ソフトA 40 ACデコーダ90hから出力される音声データをD/A 変換して出力する。

【0158】なお、以上の実施の形態において、ソフト 暗号復号再生ライセンス部9Of、ソフトMPEGデコ ーダ90g、および、ソフトAACデコーダ90hは、 ソフトウエアによって構成されている。

【0159】従って、LSIによって構成された部分 を、図1に示すセキュアモジュール11とし、ソフトウ エアによって構成された部分を、図1に示すメモリ10 に対応付け、必要な機能を具備することにより、前述の kによって構成されている。また、その外部には、パラ 50 場合と同様に悪意のユーザによって受信したコンテンツ

が不正に使用されることを防止することができる。

【0160】更に、本実施の形態では、ソフトウエアによって構成された部分もLSIの内部に封入するようにしたので、更にセキュリティを向上させることが可能になる。

【0161】なお、以上の実施の形態に示すプロック図は、ほんの一例であり、本発明がこのような場合のみに限定されるものではないことはいうまでもない。また、以上の実施の形態において、ソフトウエアによって構成される部分は、適宜ハードウエアによって置換すること 10 が可能であることはいうまでもない。

【0162】(付記1) 伝送媒体によって伝送されて きた情報または記録媒体に格納されている情報を再生す る情報再生装置において、内部に格納されている情報を 外部から参照することができない構造を有するセキュア モジュールと、外部から参照することが可能なメモリ と、前記メモリ上に実装され、前記情報に施されている 暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する暗号化処理解除 手段と、前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗 号化処理解除手段に対して前記鍵を供給する鍵供給手段 と、前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗号化 処理解除手段に対して所定の情報を供給し、その結果と して返答される情報を参照し、前記暗号化処理解除手段 の正当性を検証する正当性検証手段と、前記セキュアモ ジュール上に実装され、前配正当性検証手段によって正 当性が認められない場合には、前記鍵供給手段による鍵 の供給を停止する鍵供給停止手段と、を有することを特 徴とする情報再生装置。

【 O 1 6 3 】 (付記 2) 前記正当性検証手段は、前記暗号化処理解除手段に対して供給する前記所定の情報の初期値を、装置が起動されるたびに変更することを特徴とする付記 1 記載の情報再生装置。

【 O 1 6 4 】 (付記 3) 前記正当性検証手段は、前記 暗号化処理解除手段の正当性を検証するためのプロトコルを複数有しており、所定の周期で前記プロトコルを変更することを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

【 O 1 6 5 】 (付記 4) 前記鍵供給手段は、前記暗号 化処理解除手段からの返答が所定の時間以上無い場合に は、正当性が確認できないとして、前記鍵の供給を停止 することを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

【0166】(付記5) 前記鍵供給手段は、前記暗号 化処理解除手段から同一の返答が連続してなされた場合 には、正当性が確認できないとして、前記鍵の供給を停 止することを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

【0167】(付記6) 前記メモリまたはセキュアモジュール上に実装されている複数の手段は、暗号化された状態で記録媒体に予め記録されており、必要に応じて暗号化が解除され、前記メモリまたはセキュアモジュール上に実装されることを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

24 【0168】(付記7) 前記メモリ上に実装されてい る前記暗号化処理解除手段は、メモリ上に実装される度

る前記暗号化処理解除手段は、メモリ上に実装される度に、実現形態が異なることを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

【0169】(付記8) 前記実現形態は、実装される メモリ上の領域であることを特徴とする付記7記載の情 報再生装置。

(付記9) 前記実現形態は、使用するメモリの領域であることを特徴とする付記7記載の情報再生装置。

【0170】(付記10) 前記実現形態は、使用する レジスタの種類であることを特徴とする付記7記載の情報再生装置。

(付記11) 前記暗号化処理解除手段によって暗号化が解除された情報を外部に出力するための出力手段と、前記暗号化処理解除手段によって暗号化が解除された情報を、前記出力手段に供給する際に、再度暗号化する暗号化手段と、を更に有することを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

【0171】(付記12) 前記暗号化手段は、複数の暗号化プロトコルから所定のプロトコルを選択して暗号化を行うことを特徴とする付記11記載の情報再生装置。

(付記13) 前記暗号化手段は、前記セキュアモジュールに格納されているプログラムを前記メモリ上に実装することにより実現されることを特徴とする付記12記載の情報再生装置。

【0172】(付記14) 前記メモリ上に実装される 複数の手段は、その実行時に割り込み禁止フラグを立 て、他のプログラムの割り込みが発生することを禁止す ることを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

【0173】(付記15) 前記セキュアモジュールに 格納されているプログラムを、前記メモリ上に実装する 際には、毎回異なる暗号化を施してメモリに供給するこ とを特徴とする付記1記載の情報再生装置。

【0174】(付記16) 前記セキュアモジュールは 輸脱可能なデバイスによって構成されていることを特徴 とする付記1記載の情報再生装置。

(付記17) 伝送媒体によって伝送されてきた情報または記録媒体に蓄積されている情報を再生する情報再生 数置に着脱可能に実装され、情報を再生する際のセキュリティに関する処理を実行するセキュアモジュールにおいて、前記情報再生装置は、外部から参照することが可能なメモリと、前記メモリ上に実装され、前記情報に施されている暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する暗号化処理解除手段と、を有し、前記セキュアモジュールは、前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗号化処理解除手段に対して前記鍵を供給する鍵供給手段と、前記セキュアモジュール上に実装され、前記暗号化処理解除手段に対して所定の情報を供給し、その結果として 返答される情報を参照し、前記暗号化処理解除手段の正

当性を検証する正当性検証手段と、前記セキュアモジュ ール上に実装され、前記正当性検証手段によって正当で あると認められない場合には、前記鍵供給手段による鍵 の供給を停止する鍵供給停止手段と、を有することを特 徴とするセキュアモジュール。

[0175]

【発明の効果】以上説明したように本発明では、伝送媒 体によって伝送されてきた情報または記録媒体に格納さ れている情報を再生する情報再生装置において、内部に 格納されている情報を外部から参照することができない 10 構造を有するセキュアモジュールと、外部から参照する ことが可能なメモリと、メモリ上に実装され、情報に施 されている暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する暗号 化処理解除手段と、セキュアモジュール上に実装され、 暗号化処理解除手段に対して鍵を供給する鍵供給手段 と、セキュアモジュール上に実装され、暗号化処理解除 手段に対して所定の情報を供給し、その結果として返答 される情報を参照し、暗号化処理解除手段の正当性を検 証する正当性検証手段と、セキュアモジュール上に実装 され、正当性検証手段によって正当性が認められない場 20 合には、鍵供給手段による鍵の供給を停止する鍵供給停 止手段と、を設けるようにしたので、オープンアーキテ クチャー構成を有する、例えば、パーソナルコンピュー タにより情報を再生する場合においても、最小限のハー ドウエアを追加することにより、安全なシステムを構築 することができる。

【0176】また、本発明では、伝送媒体によって伝送 されてきた情報または記録媒体に蓄積されている情報を 再生する情報再生装置に矯脱可能に実装され、情報を再 生する際のセキュリティに関する処理を実行するセキュ 30 アモジュールにおいて、情報再生装置は、外部から参照 することが可能なメモリと、メモリ上に実装され、情報 に施されている暗号化処理を所定の鍵を用いて解除する 暗号化処理解除手段と、を有し、セキュアモジュール は、セキュアモジュール上に実装され、暗号化処理解除 手段に対して鍵を供給する鍵供給手段と、セキュアモジ ュール上に実装され、暗号化処理解除手段に対して所定 の情報を供給し、その結果として返答される情報を参照 し、暗号化処理解除手段の正当性を検証する正当性検証 手段と、セキュアモジュール上に実装され、正当性検証 40 70 ディジタル放送受信機 手段によって正当であると認められない場合には、鍵供 給手段による鍵の供給を停止する鍵供給停止手段と、を 設けるようにしたので、情報再生装置に装積した場合 に、最小限の構成でありながら、システムの安全性を髙 めることができるセキュリティーモジュールを提供する ことが可能になる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の動作原理を説明する原理図である。
- 【図2】本発明の実施の形態の構成例を示す図である。
- 【図3】図2に示す実施の形態における情報の流れを示 50 70j 再生ライセンス部

す図である。

【図4】本発明の第2の実施の形態における情報の流れ を示す図である。

【図5】本発明の第3の実施の形態における情報の流れ を示す図である。

【図6】本発明の第4の実施の形態における情報の流れ を示す図である。

【図7】本発明の第5の実施の形態の構成例を示す図で

【図8】本発明の第6の実施の形態の構成例を示す図で ある。

【図9】本発明の第7の実施の形態の構成例を示す図で

【図10】パーソナルコンピュータを用いた従来のシス テムの構成例を示す図である。

【図11】図10に示すパーソナルコンピュータにおけ る情報の流れを示す図である。

【符号の説明】

- 10 メモリ
- 10a 暗号化処理解除手段
 - 11 セキュアモジュール
 - 11a 鍵供給手段
 - 11b 鍵供給停止手段
 - 11c 正当性検証手段
 - 12 HDD
 - 12a 暗号化コンテンツ
 - 50 パーソナルコンピュータ
 - 50a CPU
 - 50b ROM
 - 50c RAM
 - 50d HDD
 - 50e セキュアモジュール
 - 50f MB
 - 50g, 50h I/F
 - 501 バス
 - 51 ネットワーク
 - 52 スピーカ
 - 53 表示装置
 - 5 4 入力装置
 - - 70a ディジタルチューナ
 - 70b MULTI2暗号解読部
 - 70c B-CASカード
 - 70d ライセンス生成部
 - 70e 再暗号化処理部
 - 70f HDD
 - 70g MPEGデコーダ
 - 70h 暗号復号部
 - 70i グラフィック処理部

(15)

27

70k アナログ著作権保護部

701 ディジタル著作権保護部

71 パラポラアンテナ

80 ディジタル放送受信機

80a ディジタルチューナ

80b MULTI2暗号解読部

80c B-CASカード

80d 再暗号化ライセンス生成部

80e HDD

80f ソフト暗号復号再生ライセンス部

80g ソフトMPEGデコーダ

80h ソフトAACデコーダ

801 グラフィック処理部

80j 音声処理部

80k HDCP LSI

81 パラボラアンテナ

90 ディジタル放送受信機

90a ディジタルチューナ

90b MULTI2暗号解読部

90c B-CASカード

90d 再暗号化ライセンス生成部

90e HDD

90f ソフト暗号復号再生ライセンス部

90g ソフトMPEGデコーダ

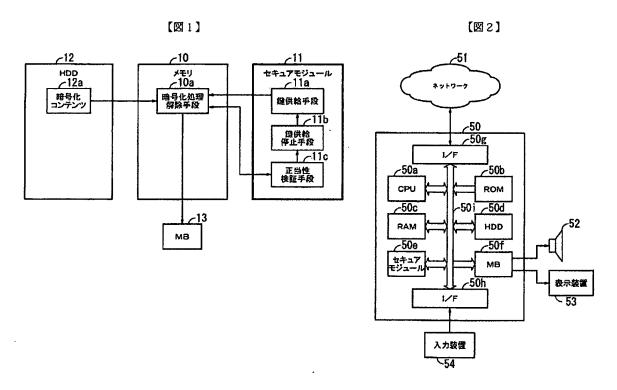
10 90h ソフトAACデコーダ

901 グラフィック処理部

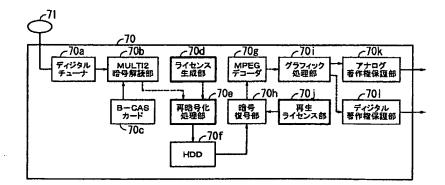
90 | 音声処理部

90k HDCP LSI

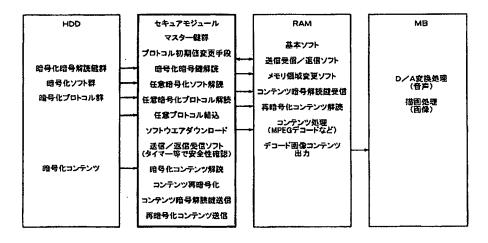
91 パラボラアンテナ



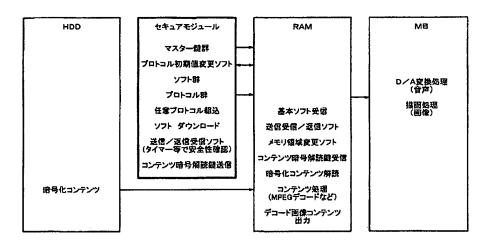
[図7]



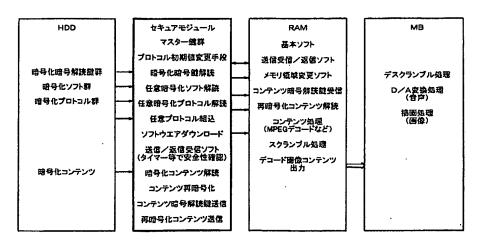
[図3]



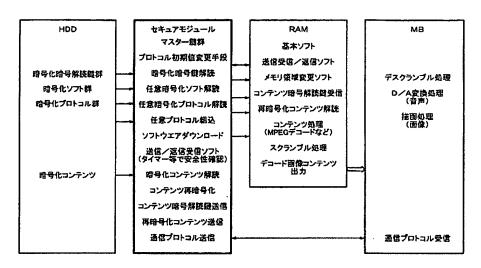
[图4]



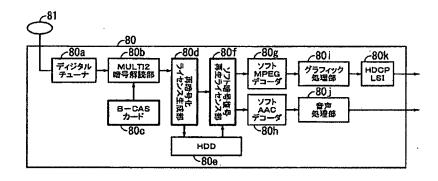
[図5]



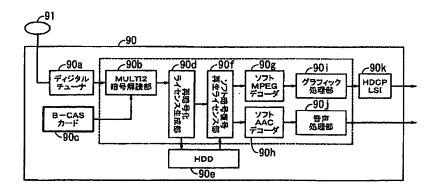
[図6]



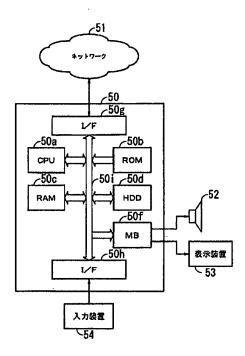
【図8】



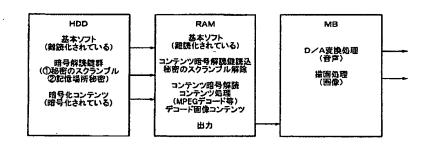
[図9]



【図10】



【図11】



フロントページの続き

F ターム(参考) 58017 AA03 BA07 BB03 CA07 CA16 58035 AA13 BB09 CA11 CA29 5J104 AA16 AA34